MA8020 Tekniska beräkningar

Något om felanalys och datoraritmetik

Mikael Hindgren



8 november 2024

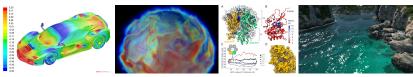
Numeriska beräkningar



Varför? Man vill matematiskt modellera fysikaliska problem som t.ex.

- Strömningsmekanik inom bil- och flygindustrin
- Klimat- och vädersimuleringar
- Molekylberäkningar inom bioteknik och läkemedelsdesign
- Animationer inom film- och spelindustrin

Modellerna blir snabbt för komplicerade för att kunna lösas analytiskt!



Fördelar jämfört med verkliga experiment:

- Kräver ingen dyr experimentell utrustning
- Vid utveckling kan prototyputvecklingsfasen minskas
- Man kan modellera/simulera processer som inte går att utföra experimentellt

OBS! En fysikalisk/matematisk modell är alltid en förenklad bild av verkligheten!

Numeriska metoder och numerisk analys



Numerisk metod:

- En algoritm (= följd av regler) som löser ett kontinuerligt (oändligt) matematiskt problem med ett ändligt antal aritmetiska operationer $(+,-,\cdot,/)$
- Ger en approximativ lösning

Numerisk analys:

- Konstruktionen av numeriska metoder genom att ersätta matematikens oändliga processer med ändliga processer
- Metoderna analyseras med avseende på noggrannhet

Numeriska metoder och numerisk analys



Numeriska beräkningar är aldrig exakta ⇒ Felanalys är centralt:

- Före beräkningen:
 - Vilken noggrannhet krävs?
 - Avvägning: Beräkningstid vs felstorlek
 - Välj metod som ger lagom stort fel
- Efter beräkningen:
 - Felets storlek: Vilken noggrannhet (antal gällande siffror) har utdata?

Numeriska beräkningar/simuleringar:

- Förenkla problemet (approximera) så att det kan lösas med dator
- Analysera lösningsmetoden för att bestämma felet i resultatet
- Välj parametrar i lösningsmetoden för att nå önskad noggrannhet och beräkningstid



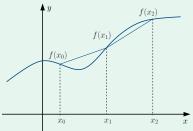
Exempel 1

Vi vill beräkna en integral med hjälp av en tabell med funktionsvärden:

$$I = \int_0^1 f(x) dx$$

Χ	0.20	0.40	0.60	0.80	1.00
f(x)	1.75	1.92	1.56	1.36	0.85

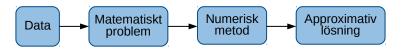
Trapetsmetoden: Approximera f(x) styckvis med räta linjer och beräkna arean under linjerna.



$$I = \int_{x_0}^{x_2} f(x) dx \approx A = h \left(\frac{f(x_0)}{2} + f(x_1) + \frac{f(x_2)}{2} \right), \quad h = x_i - x_{i-1}$$

Vilka felkällor finns?





Definition 1

Resultatets olika felkällor klassificieras enligt följande:

- R_X : Fel i indata:
 - R_{XF}: Fel som orsakats av felaktiga funktionsvärden
 - R_{XX}: Fel som orsakats av andra fel i indata
- R_B: Avrundningsfel pga ändligt, fixt antal siffror
- R_T: Trunkeringsfel pga att "oändlig process ersätts med ändlig"

Totala felets storlek:

$$|R_{\mathsf{Tot}}| \leq |R_{\mathsf{XF}}| + |R_{\mathsf{XX}}| + |R_{\mathsf{B}}| + |R_{\mathsf{T}}|$$

Det är viktigt att kunna uppskatta hur stora felen i en beräkning är!



Exempel 1 (forts)

Resultatet blir

$$I \approx A = 0.2 \left(\frac{1.75}{2} + 1.92 + 1.56 + 1.36 + \frac{0.85}{2} \right) = 1.228 \approx 1.2$$

Felkällor:

ullet Funktionen f(x) approximeras med räta linjer. Detta ger ett trunkeringsfel

$$|R_T| = |I - A|$$

Felet bör bero på f(x) och på steglängden h.

- Felaktiga tabellvärden f(xk) ger ett fel RXF.
- Slutavrundning av svaret ger ett fel R_B.

Hur ska vi uppskatta felens storlek?



Definition 2

Låt x^* beteckna exakta värdet och x ett närmevärde till x^* :

- Absolut fel: $\epsilon_a = |\Delta x| = |x^* x|$
- Relativt fel: $\epsilon_r = \frac{|\Delta x|}{|x^*|} \approx \frac{|\Delta x|}{|x|} \leftarrow \text{om inte } x^* \text{ är känd}$
- Om $\epsilon_a \leq 0.5 \cdot 10^{-t}$ så har x t korrekta decimaler
- Heltalssiffrorna (förutom inledande 0:or) och de korrekta decimalerna är signifikanta siffror

Exempel 2

$$x^* = \sqrt{2} = 1.41421356... \approx x = 1.41$$

 $\Rightarrow |\Delta x| = 0.00421356... < 0.005 = 0.5 \cdot 10^{-2}$

 $\therefore x = 1.41$ har 2 korrekta decimaler och 3 signifikanta siffror.

Felkällor vid numeriska beräkningar Mer om totalt fel



Antag att

- $f^*(x^*)$ beskriver ett fenomen exakt (det man vill beräkna)
- f är funktionen som beräknas i datorn och x är mätvärdet (approximationer till f* resp. x*)

$$\Rightarrow R_{\text{Tot}} = f(x) - f^*(x^*) = (f(x) - f^*(x)) + (f^*(x) - f^*(x^*)) = e_B + e_D$$

- Beräkningsfel $e_B = R_B + R_T$ uppstår då datorn evaluerar värdet.
- Datafel $e_D = R_X$ uppstår pga fel i mätinstrument.

Beräkningsalgoritmen påverkar inte datafelet!

Felfortplantning



Problem: Vi vill beräkna $f(x^*)$ då vi endast känner ett närmevärde x. Hur skall vi uppskatta felet

$$|\Delta f| = |f(x^*) - f(x)|?$$

Sats 1 (Medelvärdessatsen)

Om f(x) är deriverbar finns det ett tal ξ mellan x^* och x sådant att

$$f(x^*) - f(x) = f'(\xi)(x^* - x) = f'(\xi)\Delta x.$$

Om Δx är litet är $f'(\xi) \approx f'(x)$ dvs

$$|\Delta f| \lesssim |f'(x)| |\Delta x| \leftarrow \text{Maximalfelsuppskattningen}$$

Exempel 3

Vi vill beräkna $f(x) = \sqrt{x}$ då $x = 3.05 \pm 0.01$

$$|\Delta f| \lesssim |f'(x)| |\Delta x| = \frac{1}{2\sqrt{x}} |\Delta x| \le \frac{0.01}{2\sqrt{3.05}} = 0.002862991... \le 0.003$$

 $\Rightarrow \sqrt{3.05} = 1.746 \pm 0.003$

Felfortplantning



Resultatet kan generaliseras till flera variabler:

Definition 3

Om $f(x_1, x_2, ..., x_n)$ är deriverbar och om endast närmevärden

$$x_k = x_k^* + \Delta x_k, \quad k = 1, 2, ..., x_n,$$

är kända så är Maximalfelsuppskattningen:

$$|\Delta f| \lesssim \left| \frac{\partial f}{\partial x_1} \right| |\Delta x_1| + \cdots + \left| \frac{\partial f}{\partial x_n} \right| |\Delta x_n|$$

Anm: Maximalfelsuppskattningen ger en mycket pessimistisk feluppskattning om antalet variabler är stort. Det finns lämpligare sätt att uppskatta felet i sådana fall.

Felfortplantning vid aritmetriska operationer



Sats 2

Låt x_1 och x_2 vara närmevärden till x_1^* och x_2^* . Då gäller:

•
$$y = x_1 \cdot x_2$$
 eller $y = \frac{x_1}{x_2} \Rightarrow \left| \frac{\Delta y}{y} \right| \leq \left| \frac{\Delta x_1}{x_1} \right| + \left| \frac{\Delta x_2}{x_2} \right|$

Exempel 4

Med $x_1 = 101 \pm 1$ och $x_2 = 100 \pm 1$ får vi:

$$y = x_1 + x_2 = 201, \quad |\Delta y| \le |\Delta x_1| + |\Delta x_2| = 2 \Rightarrow y = 201 \pm 2$$

$$y = x_1 \cdot x_2 = 10100, \quad \left|\frac{\Delta y}{y}\right| \le \left|\frac{\Delta x_1}{x_1}\right| + \left|\frac{\Delta x_2}{x_2}\right|$$

$$= \frac{1}{101} + \frac{1}{100} = 0.019901...$$

$$\Rightarrow |\Delta y| = 10100 \cdot 0.019901... = 201 \Rightarrow y = 10100 \pm 201$$

.: 1% respektive 2% maximalfel i beräkningsresultatet.

Kancellation



Vid subtraktion av två nästan lika stora tal x_1 och x_2 uppstår en noggrannhetsförlust som kallas kancellation.

Exempel 5

Ekvationen $x^2 - 20x + 1 = 0$ har rötterna $x_{1,2} = 10 \pm \sqrt{99}$. Antag att vi känner $\sqrt{99}$ med 4 korrekta decimaler. Hur noggrant kan rötterna bestämmas?

$$x_1 = 10 + \sqrt{99} = 10 + 9.9499 \pm 0.5 \cdot 10^{-4} = 19.9499 \pm 0.5 \cdot 10^{-4}$$

 $x_2 = 10 - \sqrt{99} = 10 - 9.9499 \pm 0.5 \cdot 10^{-4} = 0.0501 \pm 0.5 \cdot 10^{-4}$

.: 6 respektive 3 (!) signifikanta siffror.

Förlängning med konjugatet undviker kancellation:

$$x_2 = \frac{(10 - \sqrt{99})(10 + \sqrt{99})}{(10 + \sqrt{99})} = \frac{1}{10 + \sqrt{99}} = \frac{1}{19.9499 \pm 0.5 \cdot 10^{-4}}$$

Kancellation



Exempel 5 (forts)

Vi har

$$\frac{1}{19.9499} = 0.050125564...$$

Regeln för felfortplantning vid division ger relativa felet ($\epsilon_r = \frac{|\Delta y|}{|y|}$) i närmevärdet till x_2 som kommer från felet i närmevärdet till $\sqrt{99}$:

$$\epsilon_r = \frac{0.5 \cdot 10^{-4}}{19.9499} = 2.50627... \cdot 10^{-6} < 0.3 \cdot 10^{-5}$$

Absoluta felet:

$$|\epsilon_r \cdot |x_2| < 0.3 \cdot 10^{-5} \cdot 0.050125564... = 1.50376... \cdot 10^{-7} < 0.5 \cdot 10^{-6}$$

$$\Rightarrow x_2 = 0.050125 \pm 0.5 \cdot 10^{-6}$$

6 korrekta decimaler och 5 signifikanta siffror!

Kancellation



Exempel 6

Vi har

$$f(x) = \frac{1 - \cos x}{\sin x} = \frac{(1 - \cos x)(1 + \cos x)}{\sin x(1 + \cos x)} = \frac{\sin^2 x}{\sin x(1 + \cos x)} = \frac{\sin x}{1 + \cos x}$$

För små x är $\cos x \approx 1$ och vi får kancellation i det första uttrycket men inte i det sista. Undvik kancellation genom omskrivning.

Matematiskt ekvivalenta uttryck är inte alltid numeriskt ekvivalenta!

Kancellation kan ofta undvikas med Taylorutveckling. För små x är t ex:

$$1 - \cos x \approx 1 - \left(1 - \frac{x^2}{2} + \frac{x^4}{4!}\right) = \frac{x^2}{2} - \frac{x^4}{4!}$$



Heltal kan representeras exakt i en dator (om ordlängden räcker till).

Hur ska vi representera godtyckliga reella tal?

• Ett reellt tal kan skrivas som ett fyttal (dvs på exponentiell form):

$$763.45 = 7.6345 \cdot 10^{2}$$

$$\frac{\pi}{16} = 0.1963495408493620... = 1.963495408493620... \cdot 10^{-1}$$

- \bullet Ett flyttal kallas normaliserat om det endast finns en siffra $(\neq 0)$ framför decimalpunkten.
- Talet 7.6345 · 10² har heltalsdelen 7 och bråkdelen 0.6345. Detta betyder

$$(7 \cdot 10^0 + 6 \cdot 10^{-1} + 3 \cdot 10^{-2} + 4 \cdot 10^{-3} + 5 \cdot 10^{-4}) \cdot 10^2$$

Vi har alltså ett positionssystem med basen 10.

Hur ser datorns flyttalssystem ut?



Definition 4

Ett flyttalssystem karakteriseras av parametrar (β, t, L, U) , där β är talsystemets bas, t är antalet siffror i bråkdelen, och L och U är systemets minsta respektive största exponent.

Exempel 7

Talsystemet (10, 3, -9, 9) innehåller exempelvis talen

$$4.562 = 4.562 \cdot 10^0, \quad 123.7 = 1.237 \cdot 10^2 \quad \text{och} \quad 0.006532 = 6.532 \cdot 10^{-3}.$$

Talet 0 kan inte skrivas som ett normaliserat flyttal.

Flyttal

Varje reellt tal $x \neq 0$ avkortat till t+1 siffror kan framställas i basen β på formen $x = \pm r \cdot \beta^N$

där $r = d_0.d_1d_2...d_t, d_0 \neq 0$, kallas taldelen (eller mantissan) och heltalet N exponentdelen.



IEEE 754 Binary32 (Enkel precision): (2, 23, -126, 127)

I datorn lagras talet som ett ord (32 bitar). Bitarna fördelas enligt

ullet I normalfallet, 1 \leq e \leq 254, gäller att flyttalet skall tolkas som

$$x = (-1)^{s}(1.f)_{2} \cdot 2^{e-127}$$

- e = 0 eller e = 255 ger möjlighet att definiera x = 0, $x = \pm \infty$, och x = NaN.
- Systemet kan representera tal mellan approximativt 10⁻⁴⁰ och 10⁴⁰.

Exempel 8

Hur lagras talet 12.39 i datorn?

$$(12.39)_{10} = 1.54875 \cdot 2^3 = (-1)^0 (1.10001100011110101110000)_2 \cdot 2^{130-127}$$

$$\Rightarrow s = 0, e = (130)_{10} = (10000010)_2, f = (10001100011110101110000)_2$$

32 bitar



19/19

OBS! Då vi lagrar x = 0.1 i flyttalssystemet (2, 23, -126, 127) får vi

$$x = (0.1)_{10} = (0.00011001100110011001100110011001100...)_2$$

= $(1.100110011001100110011001100110011001...)_2 \cdot 2^{-4}$

Med 23 bitar i bråkdelen blir inte x = 0.1 lagrat exakt i datorn.

Vi får ett avrundningsfel:

$$|x^* - x| \le 2^{-27} = 7.45 \cdot 10^{-9}$$

Är det viktigt?

Ett tal som kan lagras exakt i det decimala talsystemet kan inte säkert lagras exakt i det binära.

Felen är små men datorer kan göra många beräkningar snabbt.

Anm: Reella tal kan inte alltid representeras exakt i en dator:

$$\sqrt{2} = 1.4142135623...$$
 \leftarrow irrationellt tal med oändligt antal decimaler

- Matematiskt: $\sqrt{2} \cdot \sqrt{2} = 2$
- I datorn: $\sqrt{2} \cdot \sqrt{2} \neq 2$